# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2003-244209

(43)Date of publication of application: 29.08.2003

(51)Int.Cl.

H04L 12/56

(21)Application number: 2002-044850

(71)Applicant: NIPPON TELEGR & TELEPH CORP

<NTT>

(22)Date of filing:

21.02.2002

(72)Inventor: YAMANAKA NAOAKI

MISAWA AKIRA

OKAMOTO SATOSHI

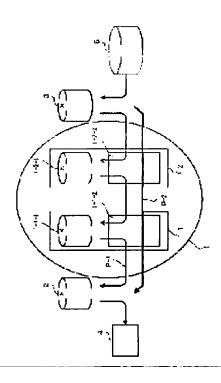
OKI EIJI

#### (54) NETWORK AND EDGE ROUTER

## (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To allow even a general user to quickly download large amounts of information without increasing the processing load of a network.

SOLUTION: When a user side edge node detects a data request signal for an information providing server from a user, a cut through-path directly communicated from the information providing server to a route for a user is formed between an edge router connecting the user and an edge router connecting the information providing server. When the server side edge node detects that traffic amounts from the information providing server to the user exceed a predetermined threshold, the cut through-path directly communicated from the information providing server to the router for the user is formed between the edge router connecting the user and the edge router connecting the information providing server.



# **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

10.02.2004

[Date of sending the examiner's decision of

10.01.2006

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's

decision of rejection]
[Date of extinction of right]

## (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-244209 (P2003-244209A)

(43)公開日 平成15年8月29日(2003.8.29)

(51) Int.Cl.7

H 0 4 L 12/56

識別記号

100

FΙ

H04L 12/56

テーマコード(参考)

100Z 5K030

#### 審査請求 未請求 請求項の数13 OL (全 9 貞)

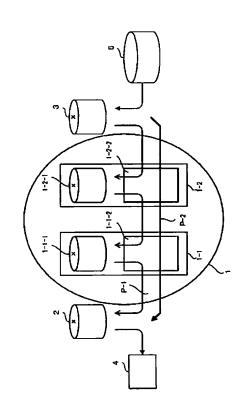
(21)出願番号	特願2002-44850(P2002-44850)	(71)出額人	000004226
			日本電信電話株式会社
(22) 出願日	平成14年2月21日(2002.2.21)		東京都千代田区大手町二丁目3番1号
		(72)発明者	山中 直明
			東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日
			本電信電話株式会社内
		(72)発明者	三澤明
			東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日
			本電信電話株式会社内
		(74)代理人	100078237
			弁理士 井出 直孝 (外1名)
			最終質に続く

## (54) 【発明の名称】 ネットワークおよびエッジルータ

## (57)【要約】

【課題】 一般ユーザが大量の情報をダウンロードする 場合でもネットワークの処理負荷を増大させることな く、短時間にダウンロードする。

【解決手段】 ユーザ側のエッジノードがユーザからの情報提供サーバに対するデータ要求信号を検出した場合に、ユーザを接続するエッジルータと情報提供サーバを接続するエッジルータとの間で、情報提供サーバからユーザ向けのルートに直通のカットスルーパスを形成する。あるいは、サーバ側エッジノードが情報提供サーバからユーザへのトラヒック量があらかじめ定めた関値を越えたことを検出した場合に、ユーザを接続するエッジルータと情報提供サーバを接続するエッジルータ間で情報提供サーバからユーザ向けてのルートに直通のカットスルーパスを形成する。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと前記ユーザ側エッジルータとの間に配置された中継ルータとを備えたネットワークにおいて、

前記ユーザ側エッジルータは、前記ユーザ端末から送出された前記情報提供サーバ宛のデータ要求信号を受信して自ルータと前記サーバ側エッジルータとの間にカットスルーパスを設定する手段を備えたことを特徴とするネ 1cットワーク。

【請求項2】 ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと前記ユーザ側エッジルータとの間に配置された中継ルータとを備えたネットワークにおいて、

前記サーバ側エッジルータは、前記情報提供サーバから 前記ユーザ端末に向けて送出されるデータのトラヒック 量が閾値を越えたときには自ルータと前記ユーザ側エッ ジルータとの間にカットスルーパスを設定する手段を備 20 えたことを特徴とするネットワーク。

【請求項3】 前記カットスルーパスを設定する手段は、当該カットスルーパスにより転送されるトラヒック 量が閾値を下回ったときには当該カットスルーパスを解放する手段を備えた請求項1または2記載のネットワーク。

【請求項4】 ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと前記ユーザ側エッジルータとの間に配置された中継ルータとを備えたネット 30 ワークに適用され、

前記ユーザ端末から送出された前記情報提供サーバ宛の データ要求信号を受信して自ルータと前記サーバ側エッ ジルータとの間にカットスルーパスを設定する手段を備 えたことを特徴とするユーザ側エッジルータ。

【請求項5】 ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと前記ユーザ側エッジルータとの間に配置された中継ルータとを備えたネットワークに適用され、

前記情報提供サーバから前記ユーザ端末に向けて送出されるデータのトラヒック量が閾値を越えたときには自ルータと前記ユーザ側エッジルータとの間にカットスルーパスを設定する手段を備えたことを特徴とするサーバ側エッジルータ。

【請求項6】 前記カットスルーパスを設定する手段は、当該カットスルーパスにより転送されるトラヒック量が関値を下回ったときには当該カットスルーパスを解放する手段を備えた請求項4記載のユーザ側エッジルータまたは請求項5記載のサーバ側エッジルータ。

【請求項7】 情報処理装置にインストールすることにより、その情報処理装置に、

ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと的間に配置された中継ルータとを備えたネットワークに適用されるユーザ側エッジルータを制御する装置に相応する機能として、

前記ユーザ端末から送出された前記情報提供サーバ宛の データ要求信号を受信して自ルータと前記サーバ側エッ ジルータとの間にカットスルーパスを設定する機能を実 現させることを特徴とするプログラム。

【請求項8】 情報処理装置にインストールすることにより、その情報処理装置に、

ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと的間に配置された中継ルータとを備えたネットワークに適用されるサーバ側エッジルータを制御する装置に相応する機能として、

前記情報提供サーバから前記ユーザ端末に向けて送出されるデータのトラヒック量が閾値を越えたときには自ルータと前記ユーザ側エッジルータとの間にカットスルーパスを設定する機能を実現させることを特徴とするプログラム。

【請求項9】 前記カットスルーパスを設定する機能として、当該カットスルーパスにより転送されるトラヒック量が閾値を下回ったときには当該カットスルーパスを解放する機能を実現させる請求項7または8記載のプログラム。

【請求項10】 請求項8または9記載のプログラムが記録された前記情報処理装置読み取り可能な記録媒体。

【請求項11】 ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと前記ユーザ側エッジルータとの間に配置された中継ルータとを備えたネットワークに適用されるカットスルーパス形成方法において、

前記ユーザ端末から送出された前記情報提供サーバ宛の データ要求信号を受信して前記ユーザ側エッジルータは 自ルータと前記サーバ側エッジルータとの間にカットス ルーパスを設定することを特徴とするカットスルーパス 形成方法。

【請求項12】 ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと前記ユーザ側エッジルータとの間に配置された中継ルータとを備えたネットワークに適用されるカットスルーパス形成方法において、

前記情報提供サーバから前記ユーザ端末に向けて送出さ

50

れるデータのトラヒック量が関値を越えたときには前記 サーバ側エッジルータは自ルータと前記ユーザ側エッジ ルータとの間にカットスルーパスを設定することを特徴 とするカットスルーパス形成方法。

【請求項13】 カットスルーパスにより転送されるトラヒック量が閾値を下回ったときには当該カットスルーパスを解放する請求項11または12記載のカットスルーパス形成方法。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は I P (Internet Protocol)網を構成する光ネットワークに利用する。特に、カットスルーパス形成技術に関する。

#### [0002]

【従来の技術】IP網におけるデータ転送では、ノードとしてのルータがIPパケットのヘッダ情報を読み取り、その宛先方路に対して当該IPパケットを転送する。これを複数のノード間で繰り返し行い、その結果、IPパケットは所望の宛先に辿り着く。このようなIPパケットの転送方法では、個々のIPパケット単位で転 25が行われるため、個々のIPパケットのそれぞれについて、そのヘッダ情報を読み取ることが必要になる。

【0003】一方、昨今では、動画データ等の一連の多量データ転送に対する需要が急増している。このような一連の多量データはバーストデータと呼ばれており、多数の「Pパケットに分割して収容される。このようなバーストデータ転送に対し、その個々の「Pパケット単位での転送を行っていたのでは非効率的であるため、特定のノード間でカットスルーパスを設定し、このカットスルーパスでは、「Pパケットのヘッダ情報を読み取ることなく、一気に転送が行われる。特に、光パスを用いたデータ転送には有効である。

【0004】すなわち、ノード間の伝送路に光パスを用いたデータ転送では、各ノードで、光パスを伝送して到来した光信号を電気信号にいったん変換し、IPパケットのヘッダ情報を読み取り、その宛先方路を判定した後に、再度、光信号に変換して再び光パスに送出する処理が必要になる。これに対し、波長パスによるカットスルーパスを用いたデータ転送では、ヘッダ情報を読み取るために、光信号を電気信号にいったん変換する必要がなく、カットスルーパスの始点から終点まで光信号のまま転送できるため、きわめて効率の良いバーストデータ転送を行うことができる。

## [0005]

【発明が解決しようとする課題】このように効率良くバーストデータ転送を行うことができるカットスルーパスであるが、バーストデータ転送に先立って事前にカットスルーパスを設定しておく処理が必要になる。

【0006】すなわち、発側のノードから着側のノード に向けてカットスルーパス設定のためのリクエストを送 50 4

出する。このリクエストが格納されたリクエストパケットはIPパケットであり、各ノードでヘッダ情報が読み取られながら、着側のノードに到達する。この途中で、網リソースの不足などのために、カットスルーパスの設定が困難である場合には、その旨を通知するための信号が発側のノードに向けて送出される。発側のノードでは、これを受けてカットスルーパスの設定をリトライするか、あるいは、断念する。

【0007】また、カットスルーパスは、発側のノードから着側のノードまで、一本で結ばれることが望ましいが、発側のノードと着側のノードとの間の距離によっては、光信号のロスやクロストークによる信号品質劣化が著しくなり、いずれかのノードで3R (Reshaping .Retiming .Regenerating)処理が必要になる場合があり、3R処理をいずれのノードで行うかといった計算を行う必要がある。

【0008】このように、カットスルーパス自体はバーストデータ転送に最適であるが、一般ユーザが映像コンテンツなどの大量の情報をネットワークを介して情報提供サーバからダウンロードなどにより取得する際に、上記のようなカットスルーパス設定のための手順を実行するソフトウェアをあらかじめ備えておき、このソフトウェアを用いてカットスルーパスを設定して情報を取得するということは非現実的である。その理由として、一般的にこのようなソフトウェアはデータ量が膨大であり、処理能力の高いコンピュータ装置を必要とする。さらに、網とのインタフェースの変更や新しいプロトコルを発表である。一般ユーザが処理能力の高いコンピュータ装置を備えたり、網とのインタフェースの変更や新しいプロトコルを用意することは困難である。

【0009】したがって、一般ユーザは、転送情報量に係わり無く、あらかじめ定められた帯域を使用するため、情報取得完了までに長い時間を必要としている。また、ネットワーク側でも、情報提供サーバからユーザまでのルートにおける各ルータの処理が膨大になったり、あるいは、他の帯域が空いていても有効に使用できないなどの問題がある。

【0010】また、カットスルーパスの設定および解放がユーザ側に委ねられている場合には、データ転送終了後もカットスルーパスの解放が行われず、網リソースの有効利用を阻害する場合もあり得る。

【0011】本発明は、このような背景に行われたものであって、一般ユーザの負担を要さず、転送情報量に合わせてダイナミックに帯域を変更し、通信帯域を有効に運用することができ、かつ大量の情報の転送処理を中継ルータで行う必要がなくなり、IP網内の転送処理に余裕ができ、一般ユーザが大量の情報をダウンロードする場合でもネットワークの処理負荷を増大させることなく、短時間にダウンロードすることができるネットワークおよびルータおよびプログラムおよび記録媒体および

方法を提供することを目的とする。

#### [0012]

【課題を解決するための手段】本発明は、IP網を構成する光ネットワークで、ユーザが情報提供サーバから大量のデータを取得する場合に、ユーザを接続するエッジルータと情報提供サーバを接続するエッジルータ間で情報提供サーバからユーザ向けのルートに直通のカットスルーパスを形成することを特徴とする。この際に、本発明では、カットスルーパスの設定にユーザが直接関与するのではなく、エッジノードがカットスルーパスの設定を行うことを特徴とする。

【0013】例えば、ユーザ側のエッジノードがユーザからの情報提供サーバに対するデータ要求信号を検出した場合に、ユーザを接続するエッジルータと情報提供サーバを接続するエッジルータとの間で、情報提供サーバを接続するエッジルートに直通のカットスルーパスを形成する。あるいは、サーバ側エッジノードが情報提供サーバからユーザへのトラヒック量があらかじめ定めた関値を越えたことを検出した場合に、ユーザを接続するエッジルータと情報提供サーバを接続するエッジルータ間で情報提供サーバからユーザ向けてのルートに直通のカットスルーパスを形成する。さらに、カットスルーパスを転送するトラヒック量が関値を下回ったことを検出したエッジノードは、速やかにカットスルーパスを解放する。

【0014】これにより、一般ユーザの負担を要さず、 転送情報量に合わせてダイナミックに帯域を変更し、通 信帯域を有効に運用することができ、かつ大量の情報の 転送処理を中継ルータで行う必要がなくなり、IP網内 の転送処理に余裕ができ、一般ユーザが大量の情報をダ ウンロードする場合でもネットワークの処理負荷を増大 させることなく、短時間にダウンロードすることができ る。

【0015】すなわち、本発明の第一の観点は、ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと前記ユーザ側エッジルータとの間に配置された中継ルータとを備えたネットワークである。

【0016】ここで、本発明の特徴とするところは、前記ユーザ側エッジルータは、前記ユーザ端末から送出された前記情報提供サーバ宛のデータ要求信号を受信して自ルータと前記サーバ側エッジルータとの間にカットスルーパスを設定する手段を備えたところにある。

【0017】あるいは、前記サーバ側エッジルータは、前記情報提供サーバから前記ユーザ端末に向けて送出されるデータのトラヒック量が関値を越えたときには自ルータと前記ユーザ側エッジルータとの間にカットスルーパスを設定する手段を備えたところにある。

【0018】前記カットスルーパスを設定する手段は、 当該カットスルーパスにより転送されるトラヒック量が 50 閾値を下回ったときには当該カットスルーパスを解放する手段を備えることが望ましい。

【0019】本発明の第二の視点はユーザ側エッジルータであって、本発明の特徴とするところは、ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと前記ユーザ側エッジルータとの間に配置された中継ルータとを備えたネットワークに適用され、前記ユーザ端末から送出された前記情報提供サーバ宛のデータ要求信号を受信して自ルータと前記サーバ側エッジルータとの間にカットスルーパスを設定する手段を備えたところにある。

【0020】本発明の第三の観点はサーバ側エッジルータであって、本発明の特徴とするところは、ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと前記ユーザ側エッジルータとの間に配置された中継ルータとを備えたネットワークに適用され、前記情報提供サーバから前記ユーザ端末に向けて送出されるデータのトラヒック量が関値を越えたときには自ルータと前記ユーザ側エッジルータとの間にカットスルーパスを設定する手段を備えたところにある。

【0021】前記カットスルーパスを設定する手段は、 当該カットスルーパスにより転送されるトラヒック量が 関値を下回ったときには当該カットスルーパスを解放す る手段を備えることが望ましい。

【0022】本発明の第四の観点はプログラムであって、本発明の特徴とするところは、情報処理装置にインストールすることにより、その情報処理装置に、ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと前記ユーザ側エッジルータとの間に配置された中継ルータとを備えたネットワークに適用されるユーザ側エッジルータを制御する装置に相応する機能として、前記ユーザ端末から送出された前記情報提供サーバ宛のデータ要求信号を受信して自ルータと前記サーバ側エッジルータとの間にカットスルーパスを設定する機能を実現させるところにある。

【0023】あるいは、前記サーバ側エッジルータを制御する装置に相応する機能として、前記情報提供サーバから前記ユーザ端末に向けて送出されるデータのトラヒック量が関値を越えたときには自ルータと前記ユーザ側エッジルータとの間にカットスルーパスを設定する機能を実現させるところにある。

【0024】前記カットスルーパスを設定する機能として、当該カットスルーパスにより転送されるトラヒック量が閾値を下回ったときには当該カットスルーパスを解放する機能を実現させることが望ましい。

【0025】本発明の第五の観点は、本発明のプログラムが記録された前記情報処理装置読み取り可能な記録媒

6

体である。本発明のプログラムは本発明の記録媒体に記録されることにより、前記情報処理装置は、この記録媒体を用いて本発明のプログラムをインストールすることができる。あるいは、本発明のプログラムを保持するサーバからネットワークを介して直接前記情報処理装置に本発明のプログラムをインストールすることもできる。

【0026】これにより、コンピュータ装置等の情報処理装置を用いて、一般ユーザの負担を要さず、転送情報量に合わせてダイナミックに帯域を変更し、通信帯域を有効に運用することができ、かつ大量の情報の転送処理に余裕ができ、一般ユーザが大量の情報をダウンロードする場合でもネットワークの処理負荷を増大させることなく、短時間にダウンロードすることができるネットワークおよびルータを実現することができる。

【0027】本発明の第六の観点は、ユーザ端末を収容するユーザ側エッジルータと、情報提供サーバを収容するサーバ側エッジルータと、このサーバ側エッジルータと前記ユーザ側エッジルータとの間に配置された中継ルータとを備えたネットワークに適用されるカットスルー 20パス形成方法である。

【0028】ここで、本発明の特徴とするところは、前記ユーザ端末から送出された前記情報提供サーバ宛のデータ要求信号を受信して前記ユーザ側エッジルータは自ルータと前記サーバ側エッジルータとの間にカットスルーパスを設定するところにある。

【0029】あるいは、前記情報提供サーバから前記ユーザ端末に向けて送出されるデータのトラヒック量が関値を越えたときには前記サーバ側エッジルータは自ルータと前記ユーザ側エッジルータとの間にカットスルーパ 30 スを設定するところにある。

【0030】カットスルーパスにより転送されるトラヒック量が閾値を下回ったときには当該カットスルーパスを解放することが望ましい。

#### [0031]

【発明の実施の形態】本発明実施例のネットワークおよびルータを図1ないし図5を参照して説明する。図1は本実施例のネットワーク構成を示す図である。図2は本実施例のカットスルーパス設定手順を説明するための図である。図3は本実施例のユーザ側エッジルータによるカットスルーパス設定手順を説明するための図である。図4は本実施例のサーバ側エッジルータによるカットスルーパス設定手順を説明するための図である。図5は本実施例のサーバ側エッジルータにおけるトラヒック量の増加を示す図であり、横軸に時間をとり、縦軸にトラヒック量をとる。

【0032】本実施例は、図1に示すように、ユーザ端末4を収容するユーザ側エッジルータ2と、情報提供サーバ5を収容するサーバ側エッジルータ3と、このサーバ側エッジルータ3とユーザ側エッジルータ2との間に

配置された中継ルータ 1 - 1 および 1 - 2 とを備えたネットワーク 1 である。

【0033】ここで、本実施例の特徴とするところは、ユーザ側エッジルータ2は、図2に示すように、ユーザ端末4から送出された情報提供サーバ5宛のデータ要求信号SS-1を受信して自ルータ2とサーバ側エッジルータ3との間にカットスルーパスを設定するカットスルーパス設定部10を備えたところにある。

【0034】あるいは、サーバ側エッジルータ3は、図4に示すように、情報提供サーバ5からユーザ端末4に向けて送出されるデータのトラヒック量が閾値を越えたときには自ルータ3とユーザ側エッジルータ2との間にカットスルーパスを設定するカットスルーパス設定部10を備えたところにある。

【0035】また、カットスルーパス設定部10は、当該カットスルーパスにより転送されるトラヒック量が関値を下回ったときには当該カットスルーパスを解放する。当該関値と前記関値とは等しくてもよいし、異なっていてもよいが、当該関値の方が前記関値よりも小さく設定されることにより、トラヒック量が関値付近にあるときに、カットスルーパスの設定および解放が短時間の内に繰り返されることを回避できる。

【0036】以下では、本実施例をさらに詳細に説明する。

【0037】図1は、本実施例のネットワークの基本動作を説明するためのシステム構成の例を示したものである。1は光ネットワーク、1-1、1-2は光ネットワーク1内の中継ルータ、1-1-1および1-2-1は中継ルータ1-1および1-2の処理部、1-1-2および1-2-2は中継ルータ1-1および1-2のスイッチ部、2および3はエッジルータ、4はユーザ端末、5は情報提供サーバである。また、P-1は、リンク・バイ・リンクの情報転送パス、P-2は、カットスルーパスである。

【0038】エッジルータ2と中継ルータ1-1間、エッジルータ3と中継ルータ1-2間および中継ルータ1-1と中継ルータ1-2間はいずれも光波長多重伝送路で接続されており、スイッチ部1-1-2およびスイッチ部1-2-2はいずれも光波長スイッチである。

【0039】情報提供サーバ5からユーザ端末4への情報をダウンロードする場合には、通常、光ネットワークI内の中継ルータ1-1では、スイッチ部1-1-2から処理部1-1-1へIPパケットを取り込み、光波長を終端し、処理部1-1-1で方路を判定して、再び新規の光波長でスイッチ部1-1-1を経由して次の中継ルータへ送出する。すなわちリンク・バイ・リンクに処理されて情報が送られることになる。

【0040】一方、カットスルーパスを形成した場合は、処理部1-1-1へIPパケットを取り込むことなく、スイッチ部1-1-2で光波長はそのままで次の中

継ルータへ中継する。すなわち中継ルータでの処理を行わないため、エッジルータ間を高速に転送できる。

【0041】図2は、本実施例のカットスルーパスを形 成する信号動作を示した例である。エッジルータ2がカ ットスルーパスを必要と判断したとき、中継ルータ1-1に対して使用していない新規の波長(例えば λ 4)の パス設定要求信号(S-1)を送出する。中継ルータ1 -1はエッジルータ2から受けた波長パス要求信号(S) -1) の波長( $\lambda 4$ ) が次の中継ルータ1-2との間で 使用可能かを調べて使用可能ならば、中継ルータ1-2 へ同じ波長( λ 4) のパス設定要求信号(S-2) を送 出する。同様に中継ルータ1-2もエッジルータ3へ同 じ波長(λ4)のパス設定要求信号(S-3)を送出す る。エッジルータ2からエッジルータ3までの間で同じ 波長( λ 4) のパス設定要求信号(S-3) を送出す る。エッジルータ2からエッジルータ3までの間で同じ 波長( λ 4) が使用可能であるとそれぞれ応答(a- $1 \times a - 2 \times a - 3$ ) が返り、波長  $\lambda$  4によるカットス ルーパスが形成される。

【0042】情報が転送されている間はカットスルーパ 20 スは保持され、情報が転送されなくなると、カットスルーパスは切断される。したがって、カットスルーパスは情報転送の間のみ形成されるので、光波長を効率よく使用することができる。

【0043】図3は、エッジルータ2で、ユーザ端末4が送信した情報ダウンロード要求信号を検出する場合の実施例である。2-1は、エッジルータ2におけるHTTPセッションリクエストパケット検出部である。ユーザは、ユーザ端末4のWeb画面などで欲しい情報を選択してクリックなどの動作を行うと、HTTPセッションリクエストパケットSS-1が送出される。

【0044】エッジルータ2のカットスルーパス設定部 10では、このパケットをHTTPセッションリクエストパケット検出部2-1で検出すると、ユーザ端末4が情報のダウンロードを要求した情報提供サーバ5を接続しているエッジルータ3までの間のカットスルーパスを図2で示した動作により形成し、エッジルータ2とエッジルータ3との間の直通のカットスルーパスによりセッション確立を行い、情報提供サーバ5からユーザ端末4への情報のダウンロードなどがこのカットスルーパスを40用いて行われる。

【0045】図4は、エッジルータ3で、情報転送トラヒックの急増を検出する場合の実施例である。また、図5は当該実施例を説明するために情報提供サーバ5からエッジルータ3への情報転送トラヒックを示したものである。3-1はトラヒック閾値検出部、DL-DATAは情報提供サーバからのダウンロードデータ、10-1は時間軸、10-2はトラヒック量軸、10-3は、単位時間毎のトラヒック量、10-4はトラヒック量の閾値である。ユーザ端末4からの要求により情報提供サー50

バ5から大量のダウンロード情報 (DL-DATA)の転送が始まると、エッジルータ3では、図5に示すように、急激にトラヒック量10-3が増加する。エッジルータ3であらかじめ設定しておいた閾値10-4を越えたことをトラヒック閾値検出部3-1で検出すると、カットスルーパス設定部10は、ユーザ端末4が接続されているエッジルータ2までの間のカットスルーパスの形成を図2で示した動作と同様にパス設定要求信号S-4、S-5、S-6により行い、以降はこのカットスルーパスを用いてダウンロード情報などの転送が行われる。

【0046】本実施例のエッジノードは、情報処理装置であるコンピュータ装置を用いて実現することができる。すなわち、コンピュータ装置にインストールすることにより、そのコンピュータ装置に、ユーザ側エッジルータ2を制御する装置(図示せず)に相応する機能として、ユーザ端末4から送出された情報提供サーバ5宛のデータ要求信号を受信して自ルータ2とサーバ側エッジルータ3との間にカットスルーパスを設定するカットスルーパス設定部10に相応する機能を実現させるプログラムをコンピュータ装置にインストールすることにより、そのコンピュータ装置を図3に示すユーザ側エッジノード2を制御する装置に相応する装置とすることができる。

【0047】あるいは、サーバ側エッジルータ3を制御する装置に相応する機能として、情報提供サーバ5からユーザ端末4に向けて送出されるデータのトラヒック量が関値を越えたときには自ルータ3とユーザ側エッジルータ2との間にカットスルーパスを設定するカットスルーパス設定部10に相応する機能を実現させるプログラムをコンピュータ装置にインストールすることにより、そのコンピュータ装置を図4に示すサーバ側エッジノード3を制御する装置に相応する装置とすることができる。

【0048】さらに、本実施例のプログラムは、コンピュータ装置にインストールすることにより、そのコンピュータ装置に、カットスルーパス設定部10に相応する機能として、当該カットスルーパスにより転送されるトラヒック量が閾値を下回ったときには当該カットスルーパスを解放する機能を実現させる。

【0049】本実施例のプログラムは本実施例の記録媒体に記録されることにより、コンピュータ装置は、この記録媒体を用いて本実施例のプログラムをインストールすることができる。あるいは、本実施例のプログラムを保持するサーバからネットワークを介して直接コンピュータ装置に本実施例のプログラムをインストールすることもできる。

【0050】これにより、コンピュータ装置を用いて、 一般ユーザの負担を要さず、転送情報量に合わせてダイ ナミックに帯域を変更し、通信帯域を有効に運用するこ

とができ、かつ大量の情報の転送処理を中継ルータで行 う必要がなくなり、IP網内の転送処理に余裕ができ、 一般ユーザが大量の情報をダウンロードする場合でもネ ットワークの処理負荷を増大させることなく、短時間に ダウンロードすることができるネットワークおよびルー タを実現することができる。

#### [0051]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 一般ユーザの負担を要せず、転送情報量に合わせてダイ ナミックに帯域を変更し、通信帯域を有効に運用するこ 16 3-1 トラヒック閾値検出部 とができ、かつ大量の情報の転送処理を中継ルータで行 う必要がなくなり、IP網内の転送処理に余裕ができ、 一般ユーザが大量の情報をダウンロードする場合でもネ ットワークの処理負荷を増大させることなく、短時間に ダウンロードすることができる。

## 【図面の簡単な説明】

【図1】本実施例のネットワーク構成を示す図。

【図2】本実施例のカットスルーパス設定手順を説明す るための図。

【図3】本実施例のユーザ側エッジルータによるカット 20 S-1~6 パス設定要求信号 スルーパス設定手順を説明するための図。

【図4】本実施例のサーバ側エッジルータによるカット スルーパス設定手順を説明するための図。

【図5】本実施例のサーバ側エッジルータにおけるトラ ヒック量の増加を示す図。

#### 【符号の説明】

1 ネットワーク

1-1、1-2 中継ルータ

1-1-1、1-2-1 処理部

1-1-2、1-2-2 スイッチ部

2、3 エッジルータ

2-1 HTTPセッションリクエストパケット検出部

4 ユーザ端末

5 情報提供サーバ

10 カットスルーパス設定部

10-1 時間軸

10-2 トラヒック量軸

10-3 単位時間毎のトラヒック量

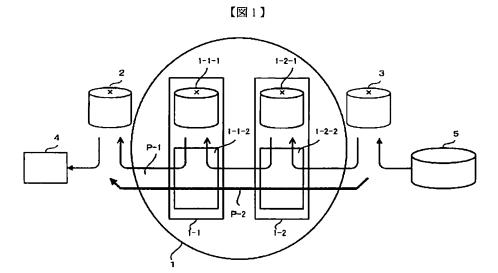
10-4 トラヒック量の閾値

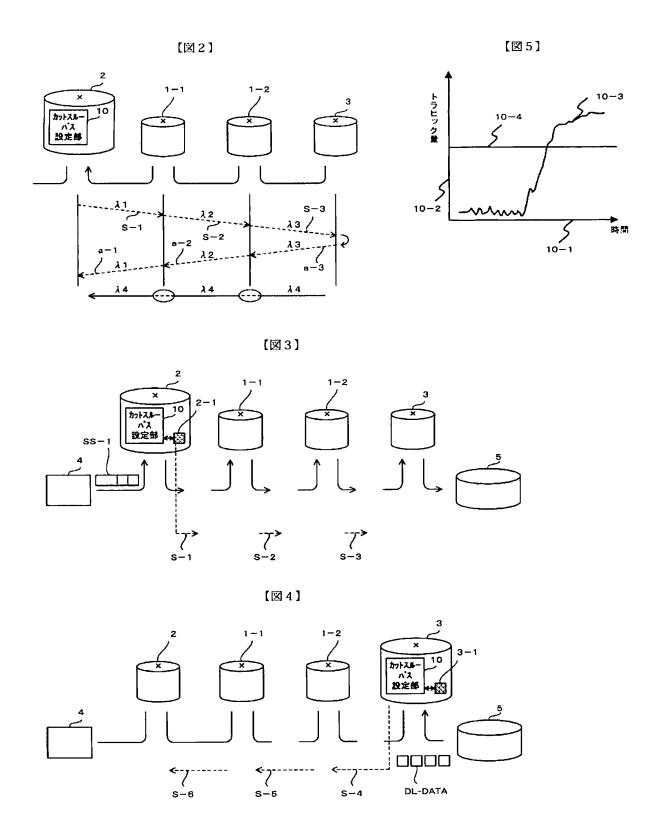
P-1 リンク・バイ・リンクの情報転送パス

P-2 カットスルーパス

SS-1 HTTPセッションリクエストパケット

DL-DATA ダウンロード・データ





## フロントページの続き

(72)発明者 岡本 聡

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日本電信電話株式会社内

(72)発明者 大木 英司

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日本電信電話株式会社内

F ターム(参考) 5K030 GA03 GA13 HA08 HD03 KX23 LB08 LC11 MB02